PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

08-190772

(43)Date of publication of application: 23.07.1996

(51)Int.CI.

G11B 21/08

G11B 7/09

G11B 19/20

(21)Application number : 07-001252

(71)Applicant: CANON INC

(22) Date of filing:

09.01.1995

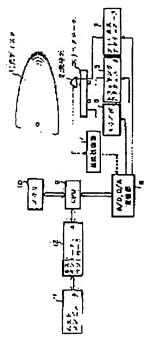
(72)Inventor: OGINO TSUKASA

(54) INFORMATION RECORDING AND REPRODUCING DEVICE

(57)Abstract:

PURPOSE: To make speed deviation small by stabilizing a control while controlling a device so that the speed of a recording and reproducing head becomes a target speed at the time of a next control.

CONSTITUTION: Seek modules are selected in a CPU 9 when the number and the direction of seeking tracks are known. Then, when a course seek module 1 is set, the CPU 9 temporarily drives a linear motor 5. Thereafter, the CPU drives the linear motor 5 by obtaining a command value from a target speed and a detection speed. Next, when an interruption by a course seek module 2 is inputted, the CPU 9 obtains the target speed in the arrival position of an optical head at the time of a next interruption processing and obtains a necessary acceleration to a next arrival position by calculating the speed error between the target speed and a present speed and obtains driving pulses corresponding to the necessary acceleration. Then, the CPU 9 drives the linear motor 5 by an obtained command value.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's

decision of rejection]
[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19) B本図特件庁 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出顧公開番号

特開平8-190772

(43)公開日 平成8年(1996)7月23日

(51) Int CL*		缺別記号	庁内整理番号	FI	技術表示箇所
G11B	21/08	н	9058-5D		
		ĸ	9058-5D		
	7/09	С	9368-5D		
	19/20	н			

· 答変請求 未請求 請求項の数4 OL (全 19 頁)

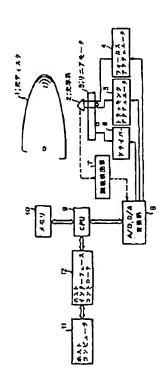
(21) 出願番号	特 斯 平7—1252	(71)出職人	000001007
(C1) ETHERAL 13	Aft med 1.1 years	(rayabay)	キヤノン株式会社
(22)出版日	平成7年(1995)1月9日		東京都大田区下丸子3丁目30至2号
		(72) 発明者	荻野 司
			東京都大田区下丸子3丁目30番2号 キヤ ノン株式会社内
		(74)代理人	弁理士 山下 穣平

(54) 【発明の名称】 情報配録再生装置

(57)【耍約】

【目的】 制御が安定でありながら、速度偏差を小さく することが可能な情報記録再生装置を提供する。

【構成】 複数のトラックを有する光ディスク1に情報 を記録または再生する光ヘッドと、この光ヘッドをトラ ック技断方向に移動させるリニアモータ5と、光ヘッド の移動速度を検出する手段と、目標位置までの残差距離 に応じて目標速度を求める手段と、記録移動速度と目標 速度に基づいて移動手段を制御し、光ヘッドを目標位置 までシークさせる制御手段とを有する情報記録再生装置 において、前配光ヘッドの次回の制御時の到達位量に対 応する目標速度を求め、得られた目根速度と移動速度検 出手段による移動検出速度に基づいてリニアモータ5を 制御する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 複数のトラックを有する情報記録媒体に 情報を記録または再生する記録再生ヘッドと、この記録 再生ヘッドをトラック模断方向に移動させる移動手段 と、前記記録再生ヘッドの移動速度を検出する手段と、 目標位置までの残差距離に応じて目標速度を求める手段 と、前記移動速度と目複速度に基づいて前記移動手段を 制御し、前記記錄再生ヘッドを目標位置までシークを る制御手段とを有する情報記錄再生装置において、 記録再生ヘッドの次回の制御時の到途位置に対応する目 視速度を求め、得られた目標速度と前記移動手段を制御す 段による移動検出速度に基づいて前記移動手段を制御す ることを特徴とする情報記錄再生装置。

【贈求項2】 複数のトラックを有する情報配鉄媒体に 情報を記録または再生する記録再生ヘッドと、この記録 再生ヘッドをトラック横断方向に移動させる移動手段 と、前記記録再生ヘッドの移動速度を検出する手段と、 自堪位置までの残差距離に応じて目標速度を求める手段 と、目標位置よりも所定距離手前まで所定の制御周期ご とに前記移動速度と目標速度に基づいて前記移動手段を 制御する第1のシーク制御手段と、この第1のシーク制 御手段の制御に引き続いて前記所定距離手前から目標位 置までトラッキングエラー信号のゼロクロス点ごとに前 記移動速度と目標速度に基づいて前記移動手段を制御す る第2のシーク制御手段とを有する情報記錄再生装置に おいて、前配第2のシーク制御手段は、次回のトラッキ ングエラー信号のゼロクロス点に対応する目標速度を求 め、得られた目標速度と前記移動速度検出手段による移 動核出速度に基づいて前記移動手段を制御することを特 徴とする情報記録再生装置。

【層求項3】 請求項1、請求項2のいずれかに配並の情報記録再生装置において、前記移動速度検出手段は、 所定時間内に前記記録再生ヘッドが横切ったトラック本 数に基づいて速度を検出することを特徴とする情報記録 基生装備。

【請求項4】 請求項1、請求項2のいずれかに記載の情報記録再生茲童において、前記移動速度検出手段は、トラッキングエラー信号のゼロクロス間を記録再生ヘッドが通過する時間と、前記記録媒体のトラックピッチに基づいて速度を検出することを特徴とする情報記錄再生裝置。

$$V_{ref} = (2 \cdot \alpha (S - \lambda / 2 \cdot N))^{1/2} \cdots (1)$$

なお、(1)式において、Sは目標移動距離、λはトラックピッチ、αは減速加速度、Nはゼロクロスカウント位である。また、この目標速度に記録再生ヘッドの速度を追従させるために、爰次ヘッドの現在の移動速度 V n が検出される。ヘッドの速度を検出するには、移動速度が高速である時と低速である時とで検出方式が使い分けられる。高速域では、トラックカウント方式と呼ばれる所定のサンブリング間隔 T S 内にヘッドが横切ったトラ

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、磁気ディスク、光ディスクなどの情報配録採体に情報を配録または再生する情報配録再生装置に関し、特に配録再生ヘッドのシーク制御に関するものである。

[0002]

【従来の技術】従来、この理の情報記録再生装置はホストコンピュータの外部記録装置として使用されることが多く、1台のホストコンピュータに複数の情報記録再生 装置を接続して使用することも多い。こうしたシステムにおいては、ホストコンピュータから情報記録再生装置に各種コマンドが発行され、情報を記録あるいは再生するための指令を受け取ると、コマンド解釈処理の後、論理アドレスから物理アドレスへの変換のための処理が行われる。

【0003】この処理の中には、記録媒体の先天的な欠陥などにより代替領域に交替処理が行われていたときの交替先へのアドレス変換や、記録媒体が複数のゾーンに分かれていてトラックを構成するセクタがゾーン毎に異なる場合のセクタアドレス変換などが含まれている。そして、目的のアドレスが決まると、記録再生ヘッド(光学系、キャリッジ)の現在位置から目的位置までの移動すべきトラック本数が算出され、それをもとに目的位置までの記録再生ヘッドのシークが行われる。

【0004】配録再生ヘッドを記録媒体の目的位置までシークさせる場合は、記録再生ヘッドを高速で目的位置まで移動させることが要求され、こうした要求に応えるための制御方式としては、ヘッドの速度を逐次整視し、所定の運行予定に従ってシークさせる方式(速度制御方式)が一般的である。図12はその一般的な速度制御再まを説明するための図である。図12(なり、は配録の表別である。図12(なり、と光ヘッドの実際の移動速度 V_{ref} は記録再生へッドの運行予定の速度 V_{ref} は記録再生へッドの運行予定の速度(なり、シグエラー信号、図12(c)は租アクチュエータ(規模の表別である。目標の速度でファイル)を示しており、これは目標位置までの残変距離に応じて算出される。式で発すと、(1)式の張りである。

[0005]

ック本数Nによってヘッドの速度が検出される。式で表すと、次の通りである。

[0006] Vn = (\lambda/2·N) /Ts …(2) Ts はサンブリングの時間関係である。

【0007】一方、低速域では、トラック間カウント方式と呼ばれる方式で検出される。トラック間カウント方式は、トラッキングエラー信号のゼロクロス点を検出してゼロクロス点と次のゼロクロス点までの時間Td が計

(3)

NO. 0918 P. 8

謝され、この時間Ta とトラックピッチ入からヘッドの 現在速度 Vn が算出される。式で表わすと、次の〔3〕 式の通りである。なお、ゼロクロス点間の距離はトラッ クピッチ入の1/2に相当する。

[0008] $V_n = (\lambda/2)/T_d$... (3) このように配録再生ヘッドの速度を検出するには、低速 域と高速域で検出方式が使い分けられ、ヘッドの速度が 所定の速度値より速いときには高速域に対応したトラッ クカウント方式で検出され、それよりも選くなると低速 域に対応したトラック間カウント方式によって検出され る。ヘッドの速度を制御する場合は、制御周期毎に現在 速度とそのときの目標速度からアクチュエータの指令値 が算出され、得られた指令値によってヘッドの速度が制 御される。指令値Actは次式で算出される。

[0009] $A_{ct}=K(V_{ref}-V_n)$ 但し、Kは速度制御系のフィードパックゲインである。 このように従来においては、速度検知方式としてトラッ クカウント値やトラッキングエラー信号を用いて、ディ スク面とヘッドの相対速度を逐次検出し、得られた速度 と目標速度をもとにアクチュエータの指令値を演算し、 それをアクチュエータに印加することで記録再生ヘッド を所定の運行予定(目標速度プロファイル)に従って目 模位置までシークさせている。特に、図12に示したよ うな目梗速度は、最近のデジタルサーボによる装置で は、目標速度テーブルとしてメモリに用意しておき、制 御間期ごとにメモリから読み出してアクチュエータの指 令値を演算している。

[0010]

[発明が解決しようとする課題] しかしながら、上記従 来のシーク制御方法では、図12(a)に示すように本 来は目標位置がA点であり、このA点で速度はOになら なければならないが、実際にはA点では速度がVe とな り、速度偏差Ve が残ってしまう。従って、このまま速 度偏差Ve が残ると、A点を行きすぎてB点に到達する ことになる。このような速度偏差は(4)式のフィード バックゲインKを大きくすれば、限りなく小さくするこ とが可能であるが、あまり大きくすると、制御が不安定 になってしまう。

【0011】また、速度制御の間隔も速度偏差に大きく 影響しており、制御間隔が大きいと当然のことながら速 度制御帯域が狭くなるので、速度偏差も大きくなる。後 って制御間隔を小さくすることによって速度偏差を小さ くできるのであるが、前述のようなトラックカウント 値、もしくはトラック間の時間を測定することによる選 度枝出では、制御間隔が限られてしまうので、速度分解 促を小さくするにも限界がある。このように従来におい ては、速度偏差を小さくするには健界があり、正確に目 模位置にシークさせることは困難であった。

【0012】本発明は、上記従来の問題点に鑑み、記録 再生ヘッドの速度が次の制御時の目標速度となるように

制御することにより、制御が安定でありながら、速度偏 **亜を小さくすることが可能な情報記録再生装置を提供す** ることを目的とする。

[0013]

【課題を解決するための手段】本免明の目的は、複数の トラックを有する情報配録媒体に情報を記録または再生 する記録再生ヘッドと、この記録再生ヘッドをトラック 機断方向に移動させる移動手段と、前記記録再生ヘッド の移動速度を検出する手段と、目標位置までの残差距離 に応じて目標速度を求める手段と、前記移動速度と目標 速度に基づいて前記移動手段を制御し、前配配録再生へ ッドを目標位置までシークさせる制御手段とを有する情 報記録再生装置において、前記記録再生ヘッドの次回の 制御時の到達位置に対応する目標速度を求め、得られた 目標速度と前記移動速度検出手段による移動検出速度に 基づいて前記移動手段を制御することを特徴とする情報 記録再生装置によって速成される。

【〇〇14】また、本免明の目的は、複数のトラックを 有する情報配録媒体に情報を記録または再生する記録再 生ヘッドと、この記録再生ヘッドをトラック機断方向に 移動させる移動手段と、前記記録再生ヘッドの移動速度 を検出する手段と、目標位置までの残差距離に応じて目 模態度を求める手段と、目機位置よりも所定距離手前ま で所定の制御周期ごとに前記移動速度と目標速度に基づ いて前記移動手段を制御する第1のシーク制御手段と、 この第1のシーク制御手段の制御に引き続いて前記所定 距離手前から目標位置までトラッキングエラー個号のゼ ロクロス点ごとに前記移助速度と目標速度に基づいて前 足移動手段を制御する第2のシーク制御手段とを有する 情報配録再生装置において、前記第2のシーク制御手段 は、次回のトラッキングエラー信号のゼロクロス点に対 応する目標速度を求め、得られた目標速度と前記移動速 度検出手段による移動検出速度に基づいて前配移動手段 を制御することを特徴とする情報記録再生装置によって 遠成される。

[0015]

【実施例】)

以下、本免明の実施例について図面を参照して詳細に説 明する。図1は本苑明の情報配録再生装置の第1突施例 を示したブロック図である。 なお、図1 では情報記録再 生装置として光ディスク装置を例として示している。 図 1において、1は情報記録媒体であるところの光ディス クであり、図示しない駆動系の駆動により所定の速度で 回転する。2は光ディスク1に情報を光学的に記録した り、あるいは光ディスク1の配録情報を再生するための 光学系である。光学系2は記録再生用の光淑である半導 体レーザ、そのレーザ光束を微小光スポットに放り込む 対物レンズ、光ディスク1からの反射光を検出するため のセンサなど種々の光学素子から構成されている。

[0016] 3は光学系2内に設けられた集光用対物レ

(4)

ンズ(図示せず)を光ディスク1の半径方向に移動させるトラッキングアクチュエータ、4は対物レンズを光ディスク1の面に対して垂直方向に移動させるフォーカスアクチュエータである。光学系2とこの2つのアクチュエータ3、4は光ヘッド内に組み込まれ、光ディスク1の半径方向に移動できるように構成されている。5は光ヘッドを光ディスク1の半径方向へ移動させるためのリニアモータ、6はリニアモータ5に駆動電流を供給するためのドライバーである。

【0017】7は光学系2内のセンサの出力に基づいてトラッキング誤差信号及びフォーカス誤差信号を検出する誤逆検出器である。この誤差検出器7で検出された各誤差信号は、A/D、D/A変換部8でデジタル信号に変換された後、CPU9へ出力される。CPU9は本実施例の光ディスク装置の主制御部をなすもので、情報の入出力管理と行ったシステム的な制御、誤差検出器7の誤差信号に基づいての光ビームのトラッキング制御とフォーカス制御、及びリニアモータ5を制御しての光へッドのシーク制御などを行う。

【0018】光ヘッドのシーク動作を制御する場合は、CPU9ではリニアモータ5のドライバー6への指令値が演算され、得られた指令値はA/D、D/A変換部8でアナログ値に変換された後、ドライバー6に出力される。また、同様にトラッキングアクチュエータ3やフォーカスアクチュエータ4の指令値もCPU9で算出され、これらの指令値も同様にA/D、D/A変換部8でアナログ信号に変換された後、トラッキングアクチュエータ3、フォーカスアクチュエータ4へそれぞれ出力される。

【0019】10はシーク制御で使用する目標速度プロファイルを格納するためのメモリであり、CPU9によってアクセス(Read/Write)される。11はホストコンピュータ、12はホストコンピュータ11の指令を受けて配録再生データを送受信するためのホストインターフェースコントローラである。本実施例の光ディスク装置は、ホストコンピュータ11に外部配便装置として接続され、ホストコンピュータ11から発行される記録、再生命令に基づいて情報の記録、再生を行う。

【0020】次に、本実施例の光ヘッドのシーク制御動作について説明する。まず、図2は本実施例のシーク制御におけるソフトウェアの構成を示した図である。本実施例においては、シーク制御は図2のようにシークメイン1、コースシークモジュール1、コースシークモジュール2、及びマルチジャンプモジュールから構成されている。コースシークモジュール1は後述するように所定周期による割り込みで起動され、トラック間カウント方式で速度検知を行う。

【0021】図3はシークメイン1のルーテンで、割り 込みルーチンで起動されるシークモジュールを統括する シークタスクルーチンである。図3において、まずホス トコンピュータ11から光ディスク装置に対して記録命令(または再生命令)が発行されたとする。この時、光ディスク装置ではシークタスクを起動し、ホストコンピュータ11から送信される記録位置(または再生位置)を指示する論理アドレスをCPU9に取り込む(S1)。CPU9では論理アドレスを物理アドレスに変換する(S2)。現在位置は、不図示のODC(Optical Disk Controller)から読み込まれ、当然ながらCPU9はこの現在位置アドレスも論理アドレスから物理アドレスへ変換する。次いで、CPU9では光ヘッドが現立しているではできます。次のでは光へッドが現立に表がある目標位置まで移動する版のシークトラック本数(検断トラック本数)とシーク方向(内局方向か外周方向)を求める処理を行う(S3)。

【0022】シークトラック本数及び方向がわかると、 CPU9ではシークモジュールの選択を行う(S4)。 即ち、シークトラック本数、シーク方向をもとにリニア モータ5を用いたロングシーク(粗シーク)を行うの か、トラッキングアクチュエータ3によって光学系2だ けで移動するショートシーク(密シーク)を行うのかを 判断する。通常、この判断は光学系2の傾きが許される 節囲で決まるが、ここでは土200 [本] 以内の移動は ショートシークにおけるマルチジャンプ(S13)で行 い、それよりも移動本数が多い場合は、ロングシークに おけるコースシーク(S5)を用いるものとする。ま た、本実施例では、移動本数が所定数よりも多く、ロン グシークを選択するものとし、従ってコースシークモジ ュール1の設定を行う(S5)。このS5のコースシー クモジュール1の設定、または513のマルチジャンプ モジュールの設定は、割り込みモジュールとして、コー スシーク、マルチジャンプを設定するものである。

【0023】なお、S13のマルチジャンプのジャンプ動作は、駆動するアクチュエータがトラッキングアクチュエータ3で、コースシークのアクチュエータであるリニアモータ5と異なるだけである。従って、マルチジャンプモジュールにおける動作については、以後説明するコースシークで実施するシーク制御方式と同一であるので説明は創業する。

【0024】このようにコースシークモジュール1を設定した場合、まずCPU9ではシーク方向にリニアモッタ5を仮配動する(S6)。これは、割り込みルーチンであるコースシークモジュール1が起動される前に予めリニアモータ5を駆動しておくことで、リニアモータ5の立ち上がり時間を短縮するためである。そして、アウロタスクは待ち状態になる(S8)。これ以後は、CPU9ではシーク以外の処理、例えば交替処理やホストコンピュータ11から来るデータをメモリ10などにといて実行する。シークタスクは、シークが終了するまで再起動されない。

【0025】ここで、85においてコースシークモジュ ール1が設定されているので、割り込みルーチンをシー ク以外の制御中に所定の時間間隔(例えば20µse c) で割り込み実行する。この割り込みルーテンによる コースシークの動作を図4に基づいて説明する。図4に おいて、まず、シーク制御のための割り込みが入ると、 CPU9ではトラッキングエラー信号のゼロクロス点の 回数をカウントしたゼロクロスカウント値を読み込み (S1)、次いで先に起動したトラック間計測用のタイ マーからゼロクロス点間の時間を読み込む(S2)。C PU9では、先のゼロクロスカウント値から目標までの 殊差距離を割り出し、それをもとに前述した(1)式を 用いて目標速度Vref を算出する(S3)。但し、この '作業は残差距離に対する目標速度の関係を予めメモリ1 0上にテーブルとして持って置くことで簡単に求めるこ とができる。

【0026】また、CPU9ではトラック間計測用タイマーのゼロクロス点間の時間をもとに先に述べた(3)式を用いて光ヘッドの移動速度Vnを真出する(S3)。但し、この作業も計測した時間に対する速度の関係を予めメモリ10上にテーブルとして持っておくことで簡単に求めることができる。なお、本実施例では、トラック間計測用タイマーはトラッキングエラー信号のゼロクロス点間隔を単に計測しているため、その個は常に最新の値となっている。

【0027】次に、光ヘッドが予め決められた所定範囲 (例えば、目標まで2トラック手前)に到達したかどう かを判断し(S4)、所定範囲まで到達していない場合 は、リニアモータ5への制御値Actを演算する(S 5)。つまり、先に述べたように目標速度と検出速度か らリニアモータ5への指令値を(4)式を用いて演算す る(S5)。得られた指令値はA/D、D/A変換部8 でアナログ信号に変換された後、ドライバー6に出力さ れ、リニアモータ5が駆動される(S6)。

【0028】こうして所定の割り込み間隔でS1~S6の処理を繰り返すことにより、光ヘッドは目標速度に追従して目壊位置に移動していく。そして、光ヘッドが目機位置から所定範囲内に到達すると、CPU9ではコースシークモジュール2を割り込みルーチンとして設定する(S7)。従って、次回からの割り込み時には、これまでのコースシークモジュール1ではなく、コースシークモジュール2を実行することになる。

【0029】次に、コースシークモジュール2の動作を図5に基づいて説明する。図5において、まずコースシークモジュール2による割り込みが入ると、CPU9ではトラッキングエラー信号のゼロクロス点をカウントしたゼロクロスカウント値を践み込む(S1)。次いで、光ヘッドが目標位置に到達したかどうかを判断し(S2)、目標位置に到達していなければ、トラック間計測用タイマーからゼロクロス点間の時間を読み込む(S

3)。 CPU9では、得られたゼロクロス間の時間とトラックピッチ入を用いて先に述べた(3) 式から現在選 度Vn を算出する(S4)。

【0030】ここで、本来は目標位置までの残差距離から目標速度Vrefを求めるのであるが、本実施例では、次の現在速度検出時、即ち次回の割り込み処理時における光へッドの到速位置での目標速度Vref を求めるであるが、本実施例ではは、シーク制御の割り込みはゼロクロスごと(トラッキング設差信号のゼロクロス点唇)、即ちトラッキングエラー信号を2値化し、2値化されたトラッキングエラー信号の立ち下がり、立ち上がりエッジごとにシーク制り込み時の到途位置における目標速度Vref を求めることになったい、現在のゼロクロスカウント値十1に対応する目標速度Vref を求めることにより簡単に求めることができる。

【0032】こうしてS1~S7の処理をトラッキングエラー信号のゼロクロスごとに繰り返し行い、やがてS2で目標位置に到達すると、シーク終了のためにシーク終了ステータスを設定して(フラグ設定)、割り込みを終了する(S8)。なお、S2の目標位置に到達したかどうかの判断基準としては、本来光ヘッドが移動すべき目標位置から0.5[トラック]手前に設定するのが好ましい。そうすれば、シーク終了後にトラック引き込み動作(AT:オートトラッキング動作)により光ビームを安定して目標位置に引き込むことができる。以上で割り込みルーチンを終了する。

【0033】ここで、図3に戻る。コースシークモジュール2において終了ステータスが設定されると、シークタスクを再起動する(S9)。次いで、図5のS8で設定されたシークステータスフラグを読み込み(S10)、シークが正常に終了したかどうかのステータスチェックを行い(S11)、その結果、シークが正常に終了していれば、目標アドレスの確認を行う(S12)。即ち、到達した位置のアドレスを再生して目標アドレスかどうかを確認し、目標アドレスであればシークタスクを終了し、目標アドレスに情報の記録(または再生)を行う。

【0034】一方、シークステータスが異常であった場

合は、エラー処理モジュールを設定(S14)して、シ 一クタスクを終了する。ここでのエラーとは、例えばシ 一ク中にオートフォーカスが外れてしまった場合や、リ ニアモータの故障などによってシーク制御を正常に突行 できなかった場合を指している。このような場合は、エ ラー処理としてドライブ装置の再起動やホストコンピュ ―タへの通知、記録再生データのリカバリー動作などを 他の処理よりも優先して実行する。

【0035】次に、図6に基づいてコースシークモジュ 一ル1、2の動作と駆動(加速度)信号の算出アルゴリ ズムについて詳述する。図6には時間に対する目標速度 と移動速度の関係、及びその時のトラッキングエラー信 号波形、リニアモータ5に供給する駆動電流波形を示し ている。まず、コースシークモジュール1では、所足の 時間間隔でシーク制御が行われており、時刻では配 動信号はその時の目標速度Vref-1 と検出速度V-1から (4) 式をもとに次のように算出される。

[0036]

駆動信号=K (Vref-1 - V-1) ... (5) また、それに応じてP-1なる駆動動流がリニアモータ5 に供給される。

.【0037】次いで、制御間隔At時間後のtg 点でシ

[0039] 駆動信号=1/λ・(V₁ -V_{ref2}) ² +2 V₁ ・ (V₁ -V_{ref2}) / λ

次いで、次のゼロクロスである t 2 点においても、同様 [0040] に次のように駆動信号が求められる。

> 駆動信号= $1/\lambda$ · $(V_2 - V_{ref3})^2 + 2V_2$ · $(V_2 - V_{ref3})/\lambda$... (8)

なお、コースシークモジュール2による駆動信号の一般 [0041] 式は次の通りである。

> 駆動信号= [(V_n - V_{refn+1}) ² / 2α] + [V_n · (V_n - V_{refn+1}) / α] ... (9)

但し、αは割り込み間隔に一致する光ヘッドの移動距 離、即ち割り込み時間がゼロクロス毎ならば1/2トラ ックピッチである。 Vn は割り込み時における移動速度

【0042】こうしてゼロクロスごとに駆動信号を求 め、リニアモータ5を制御すると、図6のようにt2 点 では速度偏差は△∨2、t3点では速度偏差は△∨3と いうように次第に小さくなっていく。そして、シークの 最終目復位置A点で光ヘッドの速度はOとなり、最終目 福位置A点に到達する。

【0043】このように本実施例では、ゼロクロスの割 り込みごとに光ヘッドの速度が次の割り込み時の目標速 度になるように駆動信号を求めてリニアモータ5を制御 するので、速度偏差は次第に小さくなり、目標位置での 速度偏差を0とすることができる。しかも、この場合、 フィードパックゲインを大きくしたり、制御間隔を小さ くしたりすることがなく、割り込みごとにリニアモータ を次の割り込み時の目機速度となるように駆動するとい 一ク動作の割り込みが発生し、再度コースモジュール1 が起動される。この場合も、同様にその時の目標速度V refoと検出速度Vo から(4)式をもとに、次のように 駆動信号が算出され、

駆動信号=K(V_{ref0}-V₀) ... (6) それに応じてPo なる駆動動流がリニアモータ5に供給 される。ここで、コースシークモジュール1の速度制御 では、図6のように理論的な速度偏差△Ⅴ;が残るた め、目根近くではほぼ同じ駆動信号になる。また、時刻 toでは、残りトラックが2本よりも少なくなるので、 コースシークモジュール2にシーク制御が変更となり、 この時点から前述のようにシーク動作のための割り込み はトラックの横断時、即ちトラックのゼロクロスが検出 されるごとになる。

【0038】従って、次のゼロクロス点である時刻なで は、コースシークモジュール2の制御で駆動信号が求め られる。具体的には、その時の検出速度 V1 と次の制御 周期であるt2点での目標速度Vref2と、t1からt2間の距 離(入/2)をもとにt1点からt2点までの駆動信号(駆 動電流P1)が求められる。これは、例えば下式から算 出することができる。

... (7)

う方法で制御するので、制御が不安定になるようなこと はなく、効果的に速度偏差を小さくすることができる。

【0044】次に、本発明の情報記録再生装置の第2実 施例について説明する。図7は本発明の第2実施例の構 成を示した図である。本史施例では、トラッキングアク チュエータ3がなく、光ビームのトラック模断方向への 移動はリニアモータ5の駆動による光ヘッドの移動によ ってのみ行う。即ち、光ヘッドの光ディスク1の半径方 何への移動は1つの駆動系で行う。また、図7の光ディ スク1、光学系2、フォーカスアクチュエータ4、リニ アモータ5、ドライバー6、貫至検出器7、A/D、D /A変換部8、CPU9、メモリ10、ホストコンピュ 一タ11、水ストインターフェースコントローラ12 は、いずれも図7のものと同じである。

【0045】図8は本実施例のシーク制御におけるソフ トウェアの構成を示した図である。本実施例において は、図8のようにシーク制御はシークメイン2、シーク モジュール1、シークモジュール2から構成されてい

る。シークモジュール1は所定周期による例り込みで起助され、先の実施例とは違ってトラックカウント方式で速度検知を行う。また、シークモジュール2はゼロクロスごとの例り込みであり、トラック間カウント方式で速度検知を行う。

【0046】図9はシークメイン2のルーチンで、割り 込みルーチンで起動されるシークモジュールを統括して いるシークタスクルーチンである。図9において、まず ホストコンピータ11から光ディスク装置に対して記録 命令(または再生命令)が発行されたとする。この時、 光ディスク装置ではシークタスクを起動し、ホストコン ピータ11から送信される記録位置(または再生位置) を指示する論理アドレスをCPU9に取り込む(S 1)。CPU9では論理アドレスを物理アドレスに変換 する(S2)。現在位置は、不図示のODC (Optical Disk Controller) から読み込まれ、当然ながらCPU 9 はこの現在位置アドレスも論理アドレスへ変換する。 次いで、CPU9では光ヘッドが現在位置から目標位置 まで移動する際のシークトラック本数(投断トラック本 数) とシーク方向(内周方向か外周方向)を求める処理 を行う(S3)。

【0047】シークトラック本数及び方向がわかると、シークモジュール1を設定(S4)し、その後シーク方向にリニアモータ5を仮駆動する(S5)。これは、割り込みルーチンであるシークモジュール1が起動される前に予めリニアモータ5を駆動しておくことで、リニアモータ5の立ち上がり時間を短縮するためである。そして、速度制御動作割り込みのための不図示のタイマを起動して(S6)、シークタスクは待ち状態になる(S7)。これ以後は、CPU9ではシーク以外の処理、例えば交替処理やホストコンピータ11から来るデータをメモリ10などに格納するなどのデータのハンドリング処理をメインとして行う。シークタスクは、シークが終了するまで再起動されない。

【0048】ここで、S4においてシークモジュール1 が設定されているので、割り込みルーチンをシーク以外 の制御中に所定の時間間隔(例えば20μsec)で割 り込み安行する。この割り込みルーチンによるコースシ ークの動作を図10に基づいて説明する。図10におい て、まず、シーク制御のための耐り込みが入ると、CP U9ではトラッキングエラー信号のゼロクロス点の回数 をカウントしたゼロクロスカウント値を読み込む(S 1)。次いで、前回のシーク動作割り込み時のゼロクロ スカウント値と今回のゼロクロスカウント値との差分を 求め、前述した(2)式のトラックカウント方式によっ て移動速度Vn を算出する(S2)。 但しこの作案は所 定のサンプリング時間に抵切ったトラッキングエラー信 号のゼロクロス点のカウント使に対する速度の関係を予 めメモリ10上にテーブルとして持って置くことで簡単 に求めることができる。

【0049】また、CPU9では、ゼロクロスカウント位から目標位置までの残差距離を求め、これをもとに先に説明した(1)式を用いて目標変度Vrefを求める(S2)。この作業も、残差距離に対する目標速度の関係をメモリ10上に予めテーブルにして持ってお予められた所定範囲(例えば、目標トラックから2本手があられた所定範囲(例えば、目標トラックから2本手前のトラック)に到達したかどうかを判断し(S3)、不定範囲まで到達していない場合は、リニアモータ5へのおり、たに目標速度と検出速度からリニアモータ5への指令位を(4)式を用いて演算する。得られた指令値はA/D、D/A変換部8でアナログ信号に変換された後、ドライバー6に出力され、リニアモータ5が駆動される(S

【0050】こうして所定の割り込み間隔でS1~S5の処理を繰り返すことにより、光ヘットは自復速度プロファイルに退従して目標位置に移動していく。そして、光ヘッドが目標位置から所定範囲内に到遅すると、CPU9ではゼロクロス間計測タイマーを起動し(S6)。シークモジュール2を割り込みルーチンとして設定する(S7)。従って、次回からの割り込み時には、これまでのシークモジュール1ではなく、シークモジュール2を実行することになる。

【0051】次に、シークモジュール2の動作を図11に基づいて説明する。図11において、シークモジュール2による割り込みが入ると、CPU9ではトラッキングエラー信号のゼロクロス点をカウントしたゼロクロス点をカウント値を読み込む(S1)。次いで、光ヘッドが目で位置に到速したかどうかを判断し(S2)、目標位置に到速したかどうかを判断し(S2)、目標位置に到速したいなければ、図10のS6で起動した速度は出用のゼロクロス間計測タイマーからゼロクロス点間の時間を読み取る(S3)。CPU9では、得られたゼロクロス間の時間とトラックピッチ入を用いて先に説明ロクロス間の時間とトラックピッチ入を用いて先に説明に、CPU9では先の実施例と同様に次の現在速度以下を算出する(S4)。

【0052】つまり、シークモジュール2ではシーク制御の割り込みは、ゼロクロスごとに発生するので、次回のシーク割り込み時における光ヘッドの到遠位置であるの、5トラック先での目標速度を求める。これは、現在のゼロクロスカウント値+1に対応する目標速度をメモリ10から底み出すことで、簡単に求めることができる。次に、CPU9では目標速度Vref/と現在速度Vnの速度設益を算出し(S5)、この速度設益と現在速度Vn、そしてトラックビッチ入から次のゼロクロス点りまでの必要加速度を求め、その必要加速度に相当する点での必要加速度を求め、イの必要加速度に相当するリニアモータ5への駆動パルス(ブレーキパルス)を算出する(S6)。得られた指令値はA/D、D/A変数部

8でアナログ僧号に変換された後、ドライバー6に出力 され、リニアモータ5が駆動される(S7)。

【0053】こうしてS1~S7の処理をゼロクロスごとに繰り返し行い、やがてS2で目標位置に到適すると、シーク終了のためにシーク終了ステータスを設定して(フラグ設定)、割り込みを終了する(S8)。なお、S2の目標位置に到進したかどうかの判断基準は、本来移動すべき目偏位置から0.5(トラック)手前に設定するのが好ましい。そうすれば、シーク終了後にトラック引き込み動作(AT:オートトラッキング動作)により光ビームを安定して目標位置に引き込むことができる。以上で割り込みルーチンを終了する。

【0054】ここで、図9に戻る。シークモジュール2 において終了シークステータスが設定されると、シーク タスクを再起動し(SB)、図11のS8で設定された シークステータスフラグを胚み込み(S9)、シークが 正常に終了したかどうかのステータスチェックを行い (S10)、その結果、もレシークが正常に終了してい れば、目標アドレスの確認を行う(S11)。即ち、到 選した位置のアドレスを再生して目標アドレスかどうか を確認し、目標のアドレスであれば、シークを終了し、 目根アドレスに情報の記録(または再生)を行う。一 方、シークステータスが異常であった場合は、エラー処 理モジュールを設定して(S12)、シークタスクを終 アする。ここでのエラーとは、例えばシーク中にオート フォーカスが外れてしまった場合や、リニアモータの故 **降などによってシーク制御を正常に実行できなかった場** 合を指している。このような場合は、エラー処理として ドライブ装置の再起動やホストコンピュータへの通知、 記録再生データのリカバリ一動作などを他の処理よりも 優先して実行する。

【0055】本実施例においても、先の実施例と全く同様に、ゼロクロスの割り込みごとに光ヘッドの速度が次の割り込み時の目標速度となるようにリニアモータ5を制御するので、図6に示したように速度偏差は次第に小さくなり、目標位置での速度偏差を0にすることができる。

【0056】なお、以上の実施例では、價報配録再生装置として光ディスク装置を例として説明したが、本発明はこれに限ることなく、例えば磁気ディスク装置などにも適用することができる。

[0057]

【発明の効果】以上説明したように本説明によれば、記

段再生ヘッドの速度が次の制御時の目標速度となるように制御することにより、安定な制御でありながら速度優差を従来に比べて著しく小さくでき、その結果、記録再生ヘッドを目標位置にダイレクトにキャプチャーできるという効果がある。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の情報記録再生装置の第1実施例を示した構成図である。

【図2】図1の実施例のシーク圏御におけるソフトウェアの構成を示した図である。

【図3】図1の実施例のシーク制御におけるシークメインルーチンを示したフローチャートである。

【図4】図1の実施例のシーク制御におけるコースシークモジュール1の処理を示したフローチャートである。

【図5】図1の実施例のシーク制御におけるコースシークモジュール2の処理を示したフローチャートである。

【図6】図1の実施例のシーク制御における目標速度と 実際の移動速度、トラッキングエラー信号及びリニアモ ータの駆動電流の関係を示した図である。

【図7】本発明の第2実施例を示した構成図である。

【図8】図7の実施例のシーク制御におけるソフトウェアの構成を示した図である。

【図9】図7の実施例のシーク制御におけるメインルー チンを示した図である。

【図10】図7の実施例のシーク制御におけるシークモジュール1の処理を示したフローチャートである。

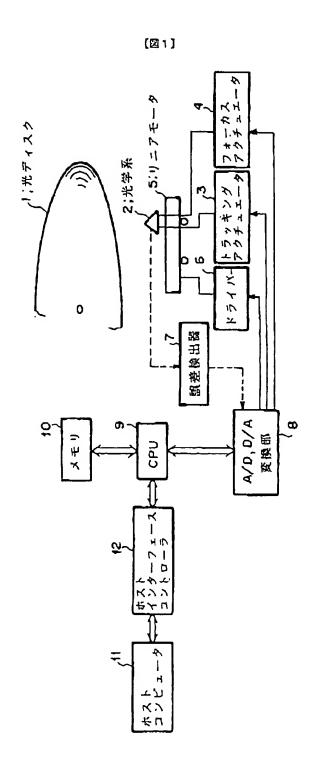
【図11】図7の実施例のシーク制御におけるシークモジュール2の処理を示したフローチャートである。

【図12】従来の記録再生ヘッドのシーク制御の問題点を説明するための図である。

【符号の説明】

- 1 光ディスク
- 2 光学系
- 3 トラッキングアクチュエータ
- 4 フォーカスアクチュエータ
- 5 リニアモータ
- 6 ドライバー
- 7 誤差核出器
- 8 A/D、D/A変換部
- 9 CPU
- 10 メモリ
- 11 ホストコンピュータ

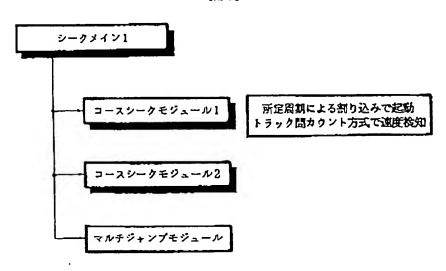
、 特闘平8-190772



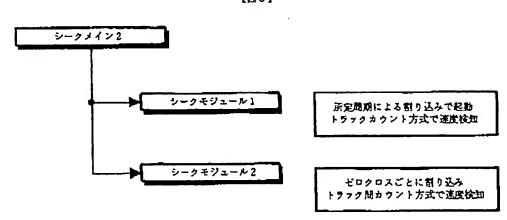
(10)

特願平B−190772

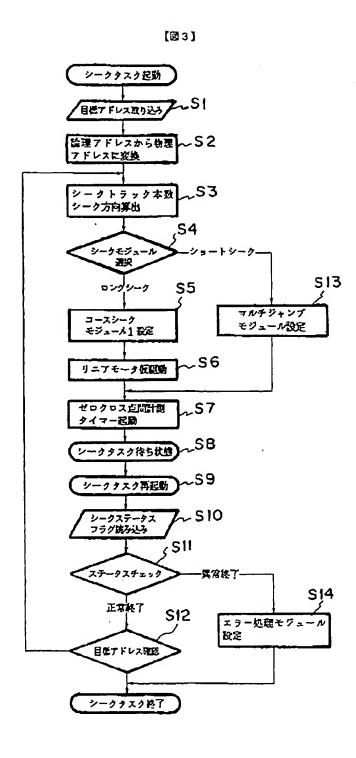
[图2]



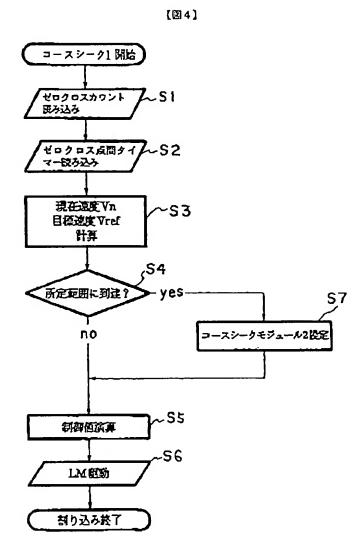
[図8]



特闘平8-190772

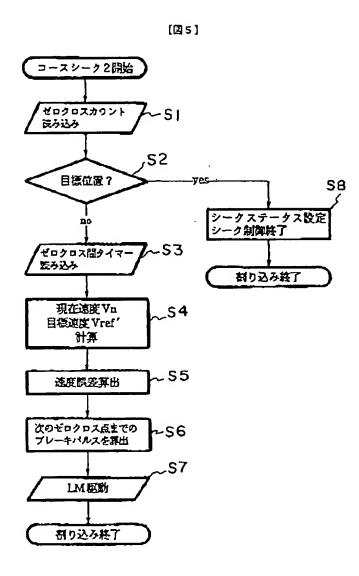


(12)

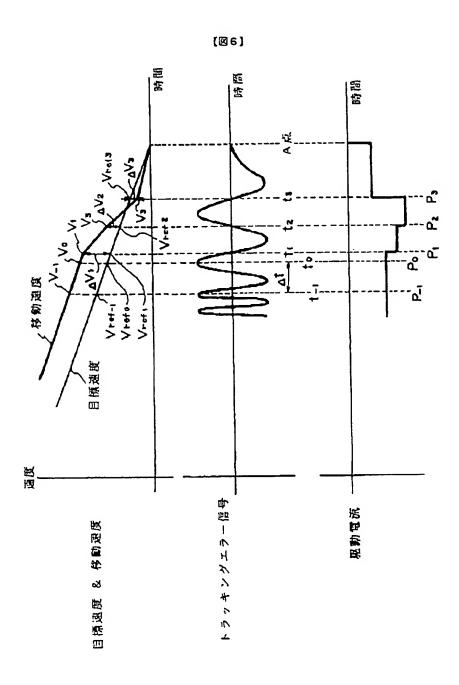


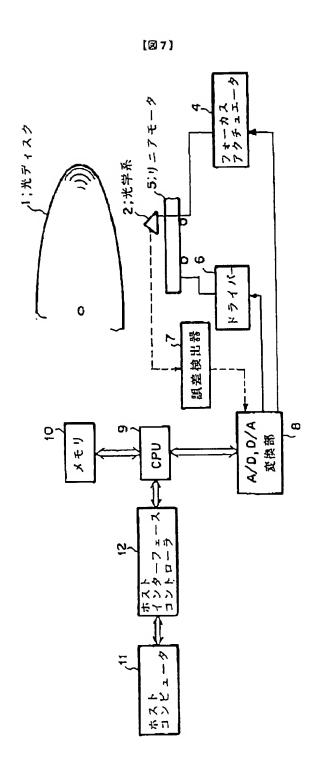
(13)

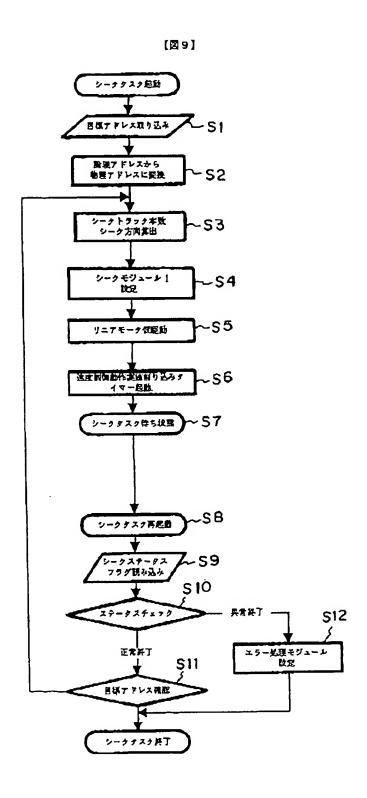
特開平8-190772



(14)

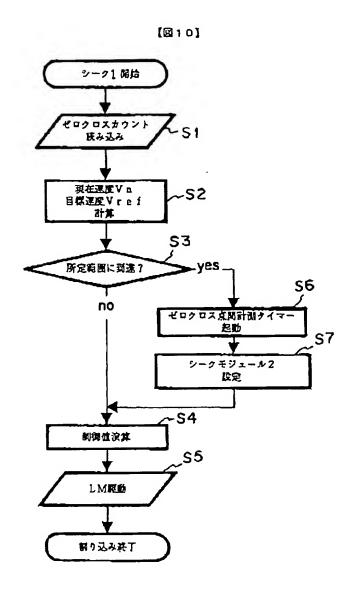






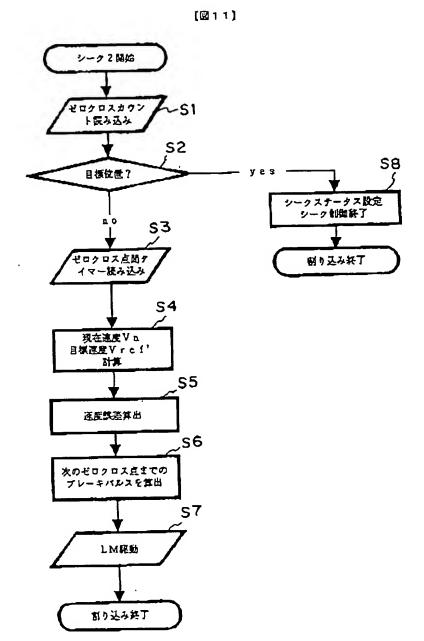
(17)

特別平8-180772



特別平8-190772

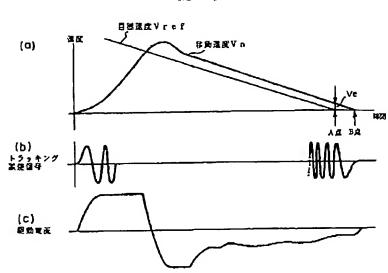
(18)



(19)

特朗平8-190772





This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

☐ BLACK BORDERS
\square image cut off at top, bottom or sides
☐ FADED TEXT OR DRAWING
BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING
☐ SKEWED/SLANTED IMAGES
☐ COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS
☐ GRAY SCALE DOCUMENTS
☐ LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT
☐ REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY
OTHER.

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.